

19 日本国特許庁

公開特許公報

特許 願(3)

(2,000円)

昭和 年 4 9 月 3. - 8 日

特許庁長官迎書 至 英 雄 殿

1. 発明の名称

2. 発明者

東京都有梅市宋広町 9丁目 9番地の1 東京芝浦電気 株式会社青梅工場内

3. 特許出願人

住所 神奈川県川崎市草区福川町72番地名新 (307) 東京芝浦電気株式会社

4. 代 型 人

住所 東京都施区之西久保佐川町 2 香地 第17条ビル (2) (2) (502) 3 1 8 1 (大代表) (上) 万理 氏名 (5847) 介理士 鈴 江 武 彦FP 正 方 特許 庁 (12か 4 名) 方 東

49-0262CO. 49 3.8

3

1. 発明の名称

記憶 装 嵐

8. 特許請求の範囲

所足の情報を一時記録するレジスタと、この レジスタに記憶された情報を複数個記憶する部 1の記憶部と、上心レジスタに配憶された情報。 のほかに少なく共1ピットよりなるフラグを上 記憶器と同一フトレスに記憶することができ、 且つ上記単1の記録部より多くの概を記録でき る名2の配位部と、上記無1の配体部のアドレ スを指定する明1のカウンタと、上配第2の記 惟部のアドレスを指定する弟8のカウンチと、 上記録1の記憶部に記憶されている情報と上記 レジスタに記憶された併報との一致を被出する 手政と、上記でつの情報が一致しない場合、一 数するまで戦いは上記が1の記憶部の有する暗 数分元付上記録しひカウンチをカウントアツブ する手段と、上記8つの情報が一致した場合に 上記第1のカウンタの催を上記叫るのカウンタ

①特開昭 50-120529

❸公開日 昭50.(1975) 9.20

②特願昭 49-26200

②出願日 昭49 (1974) 3 8

審査請求 未請求

(全6頁)

庁内整理番号 64t3 t6 6176 t6 64t3 t6

520日本分類

97000 97001 97002 (1) Int. Cl².

の下部ピットにセットし、上記部 8 の記録部の 第 8 のカワンタで示すアドレスの上記フラグ部 に特定のマーク付けをする手段とを具備することを解散とする記憶装置。

3. 発明の詳細な視明

本発明は中央処理袋世によりシーケンシャル に実行される命令の履歴を残しておくための記 情報研究関する。

が、逐次実行される命令闘そのものを残すより も命令語と1対1で対応する命令語のアドレス を残すだけで上記の目的を選することが多く、 且つ必要とされる記憶容量が少なくて済む。し たがつて、とのような目的のためには、Pカウ ンチの履ងを残しておけば良い。

アカウンタの城壁を残すための記憶装置としては、あらかじめ割り当てられた主記憶製置の一部でも良く、又専用に相談された比較的小容量の記憶袋優でも良い。

Pカウンキの放便を残すための影像袋園は、一般にブッシュダウンストア形式のものが多く、新しい情報が書込まれる底に乗も古い情報が繋てられる。 第1 図はド 命の容 はをも ブッシュタウンストア配 ば袋似を示し、新しい情報 4 を著込むことにより嫌も古い情報 4 が楽てられることを示している。

しかるに、ブッシュグウンストア記憶改員を 用いる場合、次のような欠点がある。即ち、新 しい情報を省込むたいに次々と古い情報が棄て

8

上記記憶装置!1 には 8 つの記憶部が使用されてかり、 第 8 凶に示す如く、 第 1 の記憶部 2 1 は M 前の容量を持ち、 各々の語は P カウンチの値をストアするための B ピットのアドレスフィールドより 辨成される。 一方、 第 8 の記憶器 3 2 は N 前の容量を有し、各々の粉は P カウ

特閣 昭50-120529 (2) ちれるので、プログラムがループをするような場合には記憶を置の内容は或る周期では返される同一の内容になつてしまい、プログラム中のどの部分からこのループに入つたかわからなくなつてしまう。このようなブログラムループは例えば入出力機器の状態を監視するような場合(例えば低気テープ発電のリワインド終了の検出)によく用いられるプログラム手法である。

本発明は上記の点に鑑みなされたもので、プログラムがループするような場合にプログラム中のどの部分からループに入つたか判断できるようにした記憶袋運を提供することを目的とする。

以下本発明の一実施例を図詢を診照して説明すると、解る図は中央処理發忙と本発明記憶設置との接続関係を記明するための図で、11は中央処理發置。12は記憶設置するの相互同はも確然の信号離13、14、15、16により設定される。この場合、信号離13は中央処理設置

ン 4 の値をストアするためのロビットのアドレスフィールドとループフラグフィールドとにより 構収される。 尚、ループフラグフィールドの使い方については後述する。

次に、上記第1の配催部81、初2の記憶部、 2 2 を用いて構成される記憶装置 1 1 の具体例 について怠る図を参照して説明すると、2.2 は 44.1 図信号線1.8を介して供給される入力情報 (アカウンチの機器)を一時配位しておくため のレジスタで、アカウンタが15 ピットより様 成されている場合しるピットの長さを持つ。こ のレジスタ33の出力情報が終しの記憶部31。 舞名の配信部11が供給されるもので、第1の 紀世部ましは1ワード15ピットで8ワードの **写量を持ち、第2の配性部2.8は1084 ワード** の容量を持つて1クードは18ピットのアドレ スフィールドと1ピットのループフラグフィー ルドよりたる。第1の配体部31は8ピツトの 第1のカウンタ 4.4 でアドレス 投定され、この 新 1 の カ ウ ン チ 2 4 は 徒 述 す る ク ロ フ 夕 発 生 倒

断よりの信号によりカウントアップする。一方 何るの記録部をまば事るのカウンチをなですド レス指定され、この祭名のカウンチェをは10 ピットからなり、クロック発生回路よりの信号 によつてカウントアップするほか、クロック発 生回路よりの制御信号によつて上記額1のカウ ンチョリの値が下値の8ピットにセッドされる。 上記レジスチ83の情報と上記載1のカウンチ 2 4 でアドレス投定された第1の記憶部 2 1 の 情報は一致回路28で比較されるものでとの一 数回路86は上記両方の情報が一致した場合に 一致出力値母を発生する似能を持ち、この一致 出力信号は上記棋2の配貸部22K.供給される と共に、クロック発生回路11に供給される。 このクロック発生回路87は第8回中央処理装 催しまからタイミング信号が信号離しるを介し て供給されることにより、上記アカウンを情報 を上記レジスタ2まにセットするためのストロ ープ低労と、上記略し及び昭8のカウンタ84. 2 6 の各々カウントアツブ値号と上記解1及び

7

発生问路27からは45個及び無6個のに示す 如くストローブ信号が発生し、このストローブ 信号により上記Pカウンタ情報がレジスタ18 にセットされる。一方、第1の影像部31には それ以前に8個のPカウンを情報が入つている。 次化、上記レジスタミョルセットされたアカウ ンタ情報が過去に終しの記憶部ましたストアさ れたアカウンチ情報と同一であるか調べるため に、クロツク条生回路まりより割しのカウンタ 2 4 に対して毎 6 図及び部 6 図 D に示す如くカ ウントアップ信号が送られる。即ち、第1のカ ウンチェイの8ピットの状態に対応して第1の 記憶部31のアカウンチ情報が簡出され、一致 ・ 図路 2 6 に送られる。一方、一数回路 3 6 には レジスチェコにセツトされたアカウンタ情報が 送られて来ており、一数国路 8 8.はこの両方の Pカウンタ情報が一致しているか調べ、一致す る場合には出力が一数出力信号論理『1°にを る。タロック発生回路37は一数四路36の出 力を監視し、"1"でなければ第1のかタンタ

次に、以上のように構成された配は設備の動作について第5因及び第6回に示するイムテヤートを参照して説明する。第5回及び第6回のに示す如く中央処理設備11よりのPカウンタ情報が信号離12により送られて来ると、同回の送られて来る。このタイミング信号がより発生国路37に供給されると、このクロック

٤

4 に対して再びカウントアップ信号を出し、 今と倒じ動作を継返す。このよりな動作を鉄返 し、第1の記憶部81のPカウンタ情報8mとこ レジスキ88のPカウンタ情報とが一致しなけ れは、上記第5図の及び同図四に示す如くクロ ック発生回路ますより無1及び編8のカウンタ 24,25に対してカウントアップ借号が送ら れる。とのようにして、解1及び年2のカウン 424128は失々第1及び第8の記憶が21。 2 8のPカウンタ情報を答込むべき位置をさし 示す。次いて、クロツク発生回路までより第1 及び奪8の配位部ま1。ま1に対して第5回例 及び(のに示す如く答込みストロープ倡号が送ら れ、レジスタミョにセットされているPカウン # 情報が減1及び30 B 位配2 1。 2 2 0 所 足の形に普込まれる。

一方、レジスタミョにセットされたドカウンタ情報と第1の記憶部ミュにストアされているドカウンタ情報を遊のうちの1 貯が一致する場合は据る図に示すタイムティートの場合となる

もので、ここでは第1の記憶部11のPカウン 4 情報を選次的出して比較を行りことにより 5 必目に一致した場合を示してある。 即ち、 年1 の記憶部21から説出されたPカウンタ情報と レジスタ33にセットされているPカウンタ僧 祖とが一致すると、一致国路260出力が第6 図(8) 化ポナ如く一致出力信号"1"となる。ク ロック発生回路 3 7 は上配一数回路 2 6 の出力 が一致出力信号。1 % になると、第1及び割8 の紀世郎まし、ままにレジスチままのPカウン タ情報を答込むために、増1のカウンタ84の 値を朝をのカウンタ88の下位8ピットにセッ トするための母も例例に示す制御召号を送る。 その後、クロック発生国路21より明1及び毎 8 心能性能21.22 亿对し期8 图(0)及び间化 示す如く自込みストローブ借号が送られる。こ のようにして終1の記憶部81にレジスタ88 のアカウンを情報を選しのカウンタスムの示す 趙に当込むが、このアカワンタ信報は第1の記 協師31の引しのカウンタ24の示す曲に普込

11

したがつて、このような数値によれば、レジのような数値によれば、とそのようなを値によればなかり、これを複数のプロのカウンを情報を比較し、一致する場合のカウンを情報を出し、一致自号である特別のファクと共に上記りのカウンをよるで、プロのカウンを情報を執るのカウンをよるで、プロののようなが、したのである。

4.図面の配単な説明

第1図はブッシュダウンストア記憶装置を示すと、第2図乃至第6図は本発明に係る記憶装置の一尖筋切を説明するための図で、第2図は中央処理装置と記憶装置との接続関係を示す図、第3図は記憶接置に使用される3つの記録部を示す図、第4図は上記記憶部を用いて裸成された記憶装置の具体例を示す図、第5図及び第6図は上記具体的な記憶装置の動作を説明するた

特別 昭50-120529 (4)まれている情報と同じである。一方、 年 2 の記憶が 2 2 に対しては、 年 8 の カ ウンタ 2 5 の示す 中にレジスタ 2 1 の P カ ワンタ情報のほかに、一数 回路 2 6 出力の一致 出力 信号が 製込まれる。 即ち、 年 8 凶に示される 第 8 の 記憶部 2 2 の 第 8 の カ ウンタ 3 6 で示される 節の ア ドレスフィー ルドに はレジスタ 2 2 の P カ ウンタ 情報 か 、 又 1 ピットの ループフラグフィールドには一致 出力 借号が 普込まれる。

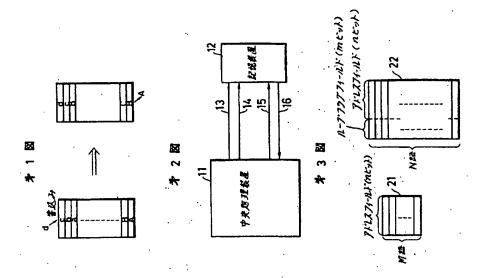
は、第1のカウンチョイの値を報2のカウンチョミの下位8ピットに普込む場合は、明3のカウンチョミの上位?ピットの値を補正する必役かある場合があり、これはクロック発生回路・37からの信号により補正される。又、解3の配信部ミミに普込まれたPカウンタ情報は、指出し指令信号が信号譲ょるを介してクロック発生回路ミアに供給されることにより脱出され、提出されたPカウンタ情報は信号減16で介して必出される。

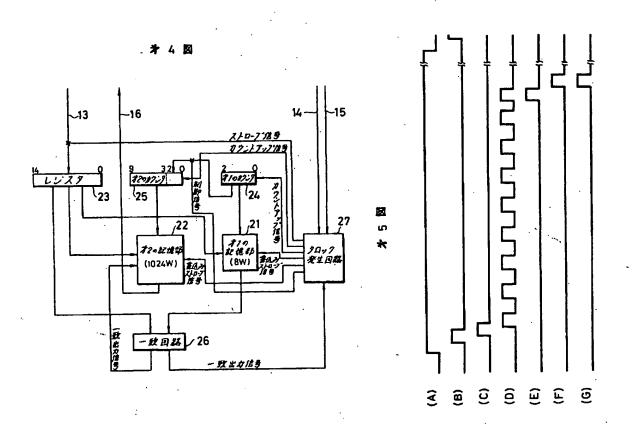
12

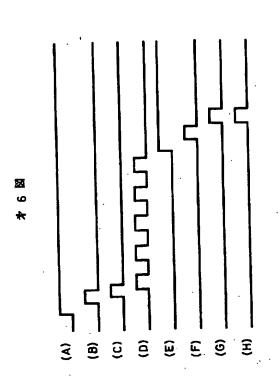
めのメイムチャートである。

2 1 … 再 1 の配値部、 2 2 … 第 3 の配値部、 2 3 … レジスタ、 2 4 … 第 1 のカウンタ、 2 5 … 年 8 0 の 2 7 … クロック 6 生 回路。

出顧人代理人 一 弁理士 鈴 江 武 章







特別 昭50—120529 (6)

5. 紙付書類の目の

(1) 委任 状(2) 明 和 曾(3) 图 面(4) 劉也區本

1 通過時段出の物計類(1)に 1 通路付の変征状を開切する 1 通 場合質

6. 前記以外の発明者、特許出願人または代理人